



ÚRAD PODPRESEDU VLÁDY SR
PRE INVESTÍCIE
A INFORMATIZÁCIU

 CSIRT.SK

Mobilné siete

Univerzita Komenského, 2019

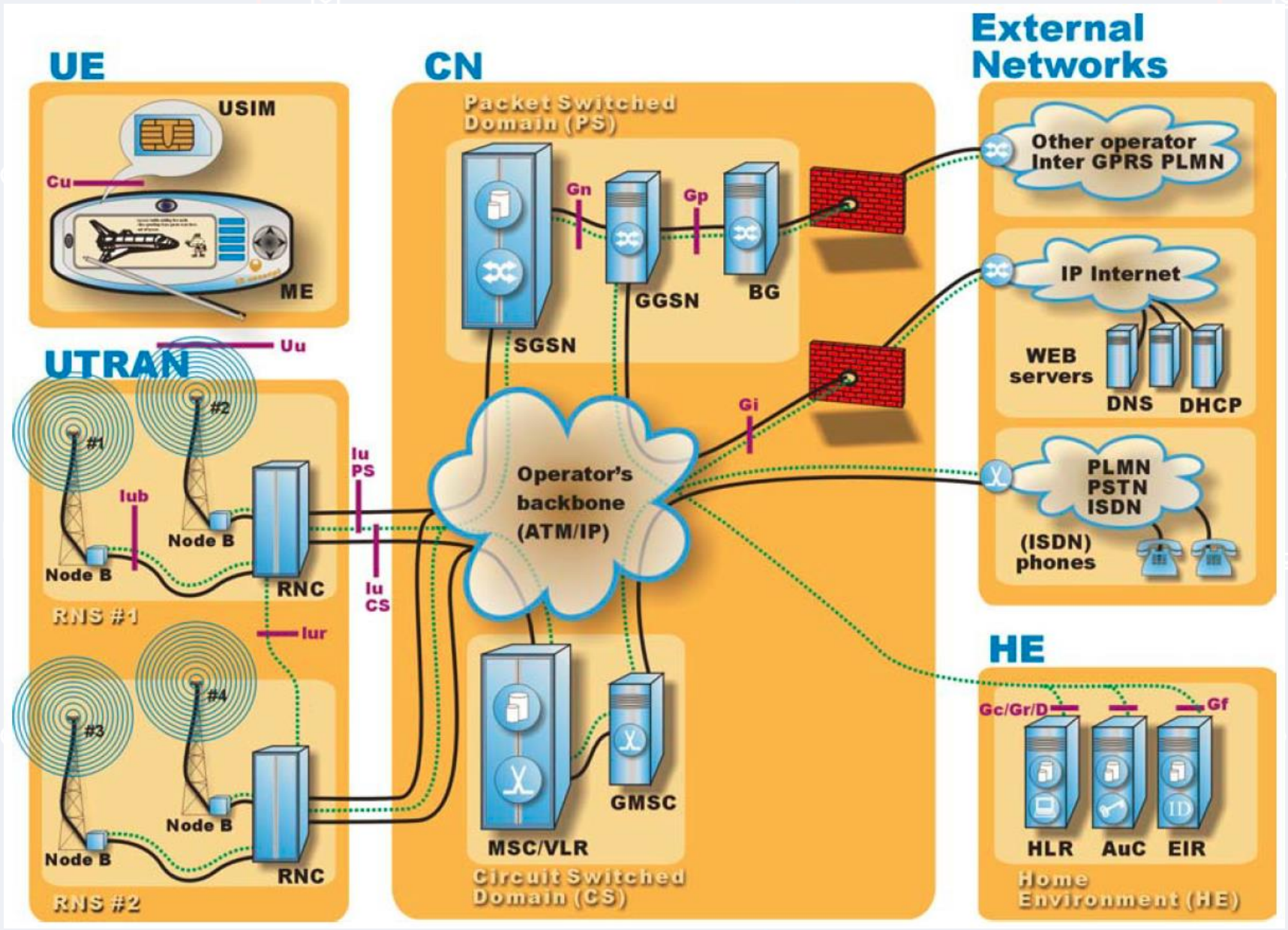
Mgr. Ján Kotrady

Kľúčové slová

- Ki
- Kc
- RAND
- SRES (XRES)
- RES
- A3, A5
- IMSI – 15 čísel
- AUTN, MAC, SQN

Kľúčové slová

- USIM - Universal Subscriber Identity Module
- UE - User Equipment
- SRNC - Serving Radio Network Controller
- VLR - Visitor Location Register
- SQN - Sequence number
- AuC - Authentication Centre
- AUTN | S - Authentication token | Synchronization



GSM autentifikácia

MS/USIM/UE

RNC
BTS/VLR/SRNC

AuC

GSM autentifikácia

MS/USIM/UE

RNC
BTS/VLR/SRNC

AuC

IMSI



The diagram illustrates the initial step of GSM authentication. It features three vertical rectangular boxes representing network components: MS/USIM/UE on the left, RNC (BTS/VLR/SRNC) in the center, and AuC on the right. A horizontal arrow points from the MS/USIM/UE box to the RNC box, with the label 'IMSI' positioned above the arrow. The background is decorated with various small icons related to telecommunications and security, such as a mobile phone, a signal tower, a padlock, and a location pin.



GSM autentifikácia

MS/USIM/UE

RNC
BTS/VLR/SRNC

AuC

IMSI

IMSI

GSM autentifikácia

MS/USIM/UE

RNC
BTS/VLR/SRNC

AuC

IMSI

IMSI

$\text{RANDOM}() = \text{RAN}$
 $\text{A3}(\text{RAN}, \text{Ki}) = \text{SRES}$
 $\text{A8}(\text{RAN}, \text{Ki}) = \text{Kc}$

GSM autentifikácia

MS/USIM/UE

RNC
BTS/VLR/SRNC

AuC

IMSI

IMSI

RAN, SRES, Kc

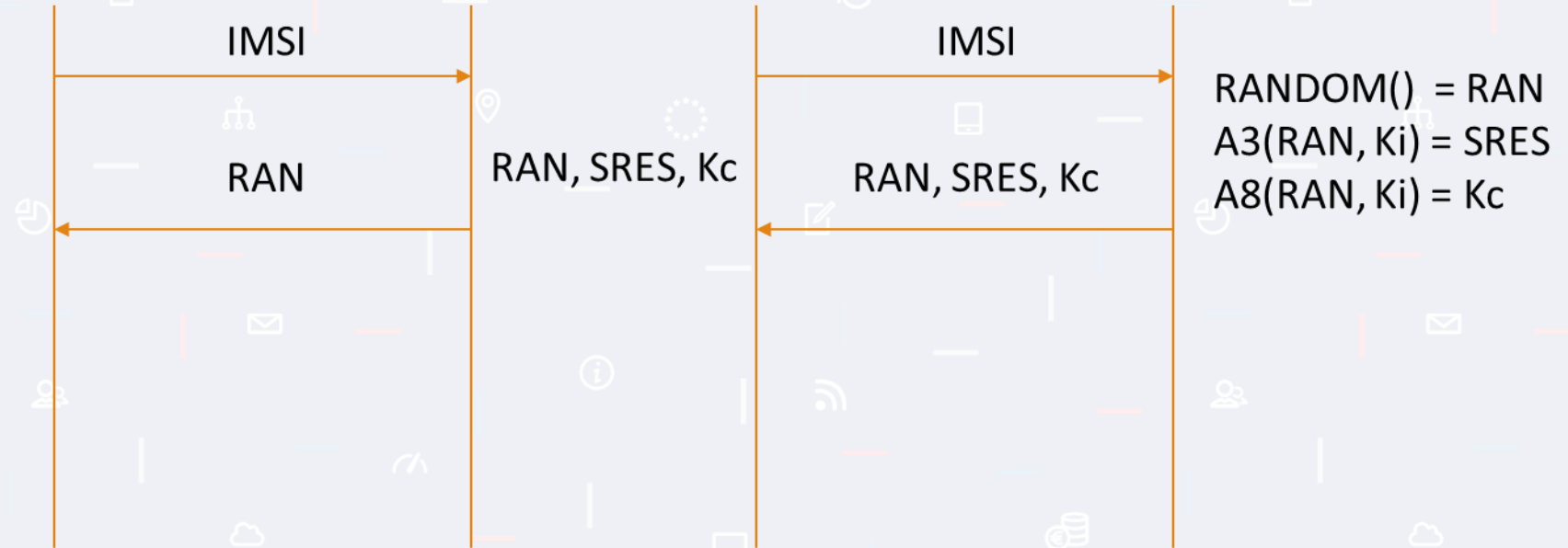
$\text{RANDOM}() = \text{RAN}$
 $\text{A3}(\text{RAN}, \text{Ki}) = \text{SRES}$
 $\text{A8}(\text{RAN}, \text{Ki}) = \text{Kc}$

GSM autentifikácia

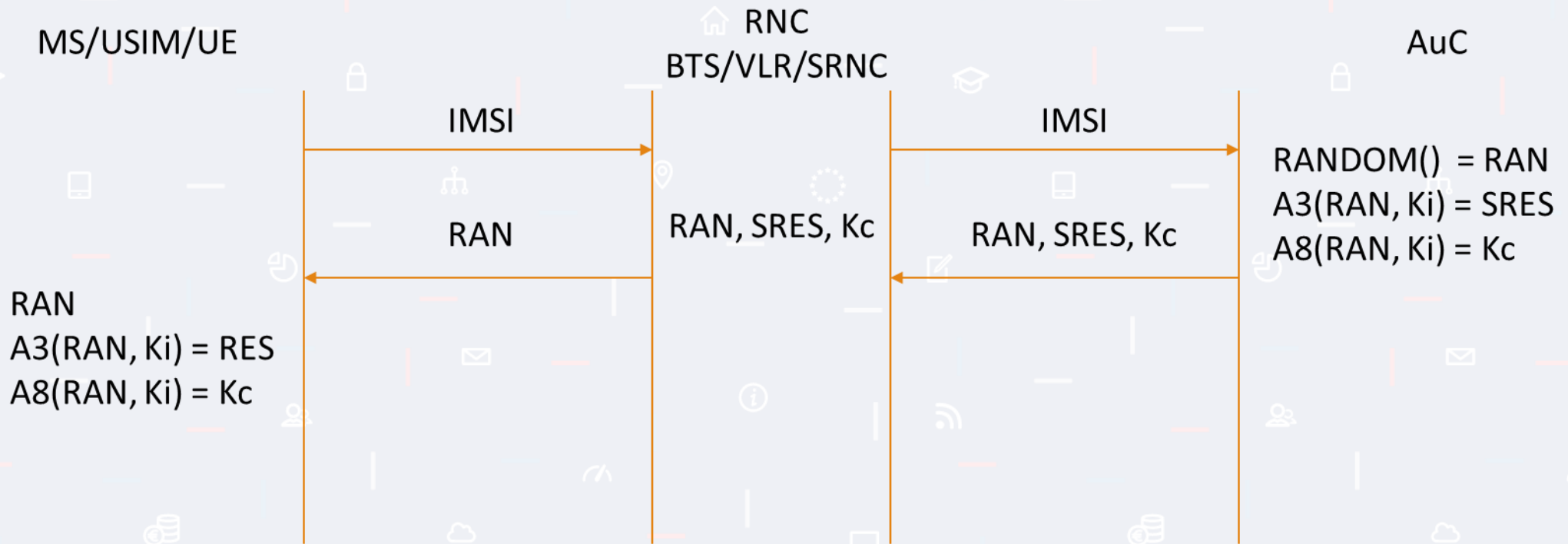
MS/USIM/UE

RNC
BTS/VLR/SRNC

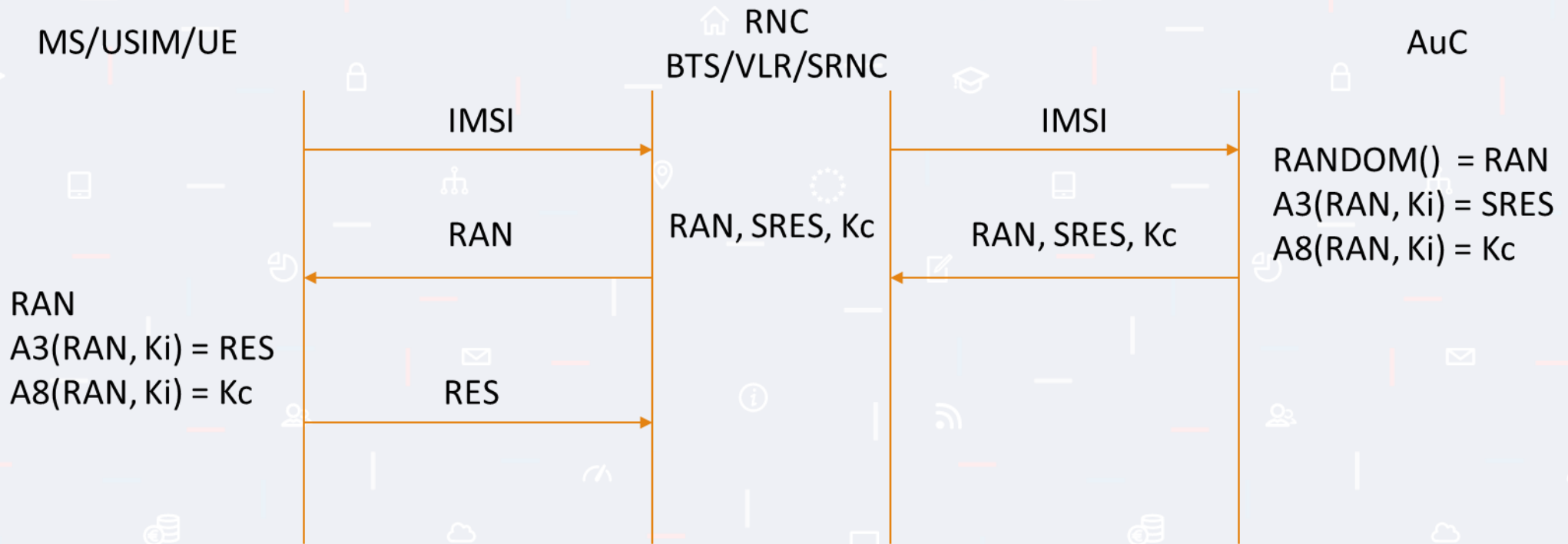
AuC



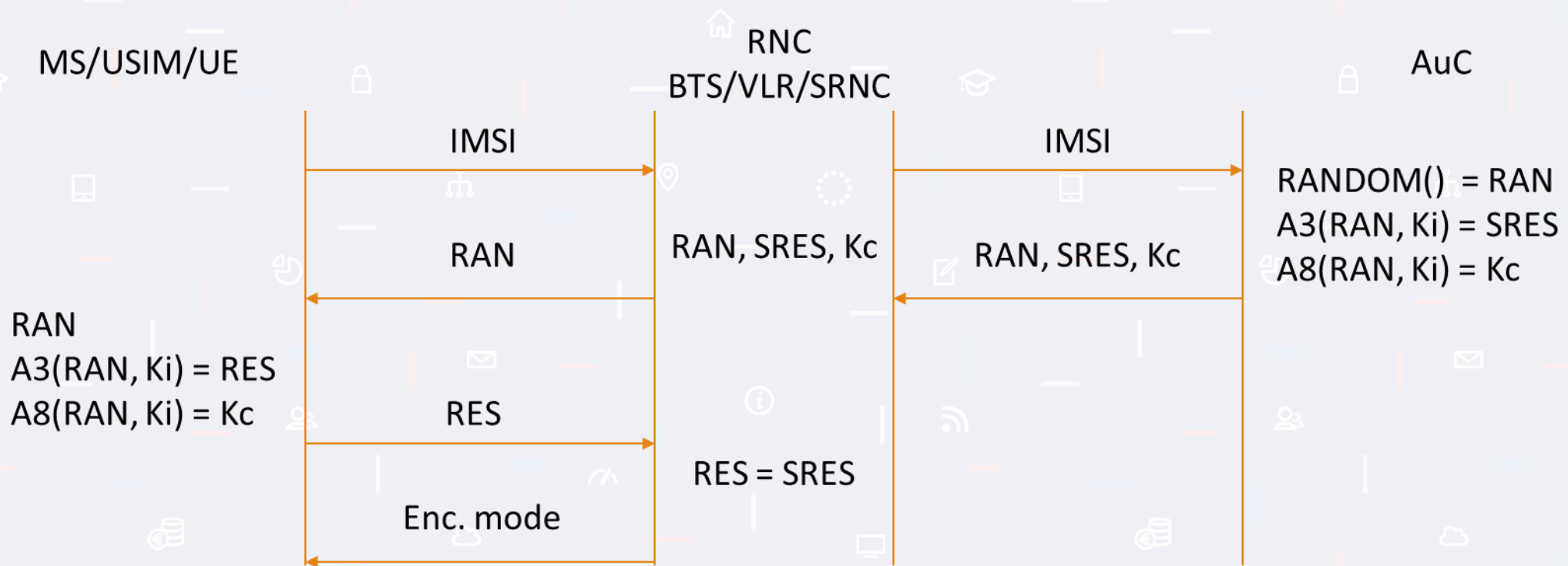
GSM autentifikácia



GSM autentifikácia



GSM autentifikácia



História chýb algoritmov

- 1991 – GSM implementácia
- Apríl 1998 - The Smartcard Developer Association (SDA) spolu s U.C. Berkeley researches prelomili COMP128 algoritmus uložený v SIM karte a úspešne získali Ki v priebehu pár hodín. Zistili, že Kc používa iba 54 bitov.
- August 1999: Slabá A5/2 bola prelomená použitím PC v priebehu pár sekúnd.
- December 1999: Alex Biryukov, Adi Shamir a David Wagner publikovali schému útoku na algoritmus A5/1. Pri získaní dvoch minút rozhovoru boli schopný prelomiť A5/1 algoritmus v priebehu 1 sekundy.
- Máj 2002: IBM Research group objavila nový spôsob rýchleho získavania Kc z COMP128 použitím útokov side channels.

3G a LTE

| Fukncia | Popis | Výstup | Lokácia | Status | Bit |
|---------|--|--------------|-----------|----------------|--------|
| f0 | Náhodné čísla | RAN | AuC | Op. špec. | 128 |
| f1 | Sieťová autentifikácia | (X)MAC-A | USIM, AuC | Op. Špec., (M) | 64 |
| f1* | Sieťová autentifikácia resynch. | (X)MAC-S | USIM, AuC | Op. Špec., (M) | 64 |
| f2 | Užívateľská autentifikácia | RES/XRES | USIM, AuC | Op. Špec., (M) | 32-128 |
| f3 | Derivácia kľúča pre šifru | CK | USIM, AuC | Op. Špec., (M) | 128 |
| f4 | Derivácia kľúča pre integritu | IK | USIM, AuC | Op. Špec., (M) | 128 |
| f5 | Derivácia kľúča pre anonymitu | AK | USIM, AuC | Op. Špec., (M) | 48 |
| f5* | Derivácia kľúča pre anonymitu resynch. | AK | USIM, AuC | Op. Špec., (M) | 48 |
| f8 | Šifrovacia funkcia | ... | MS, RNC | PŠ(K,S,AES) | |
| f9 | Generovanie pečiatky integrity | MAC-I/XMAC-I | MS, RNC | PŠ(K,S,AES) | 32 |
| K | Kľúč na karte – zdieľaný | Žiadny | USIM, AuC | | 128 |

3G a LTE

MS/USIM/UE

RNC
BTS/VLR/SRNC

AuC

3G a LTE

MS/USIM/UE

RNC
BTS/VLR/SRNC

AuC

IMSI

3G a LTE

MS/USIM/UE

RNC
BTS/VLR/SRNC

AuC

IMSI

IMSI

3G a LTE

MS/USIM/UE

RNC
BTS/VLR/SRNC

AuC

IMSI

IMSI

$\text{RANDOM}() = \text{RAN}$
 $\text{AV}(\text{IMSI}, \text{RAN}) = \text{AV}(1, \dots, n)$
 $\text{AV}(1, \dots, n) = \text{XRES} || \text{CK} || \text{IK} ||$
 $|| \text{AUTN} || \text{RAN}$

$\text{AUTN} = \text{SQN} \text{ xor } \text{AK} || \text{AMF} ||$
 $|| \text{MAC}$

3G a LTE

MS/USIM/UE

RNC
BTS/VLR/SRNC

AuC

IMSI

IMSI

$AV(1, \dots, n)$

$RANDOM() = RAN$
 $AV(IMSI, RAN) = AV(1, \dots, n)$
 $AV(1, \dots, n) = XRES \ || \ CK \ || \ IK \ ||$
 $\ || \ AUTN \ || \ RAN$

$AUTN = SQN \ xor \ AK \ || \ AMF \ ||$
 $\ || \ MAC$

3G a LTE

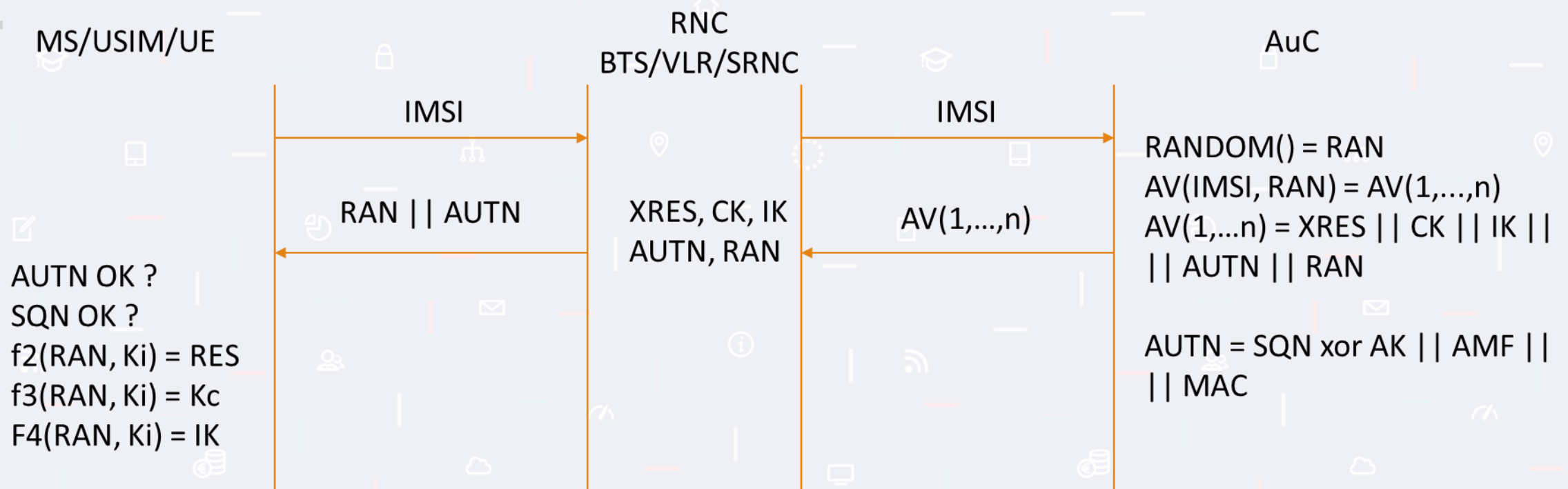
MS/USIM/UE

RNC
BTS/VLR/SRNC

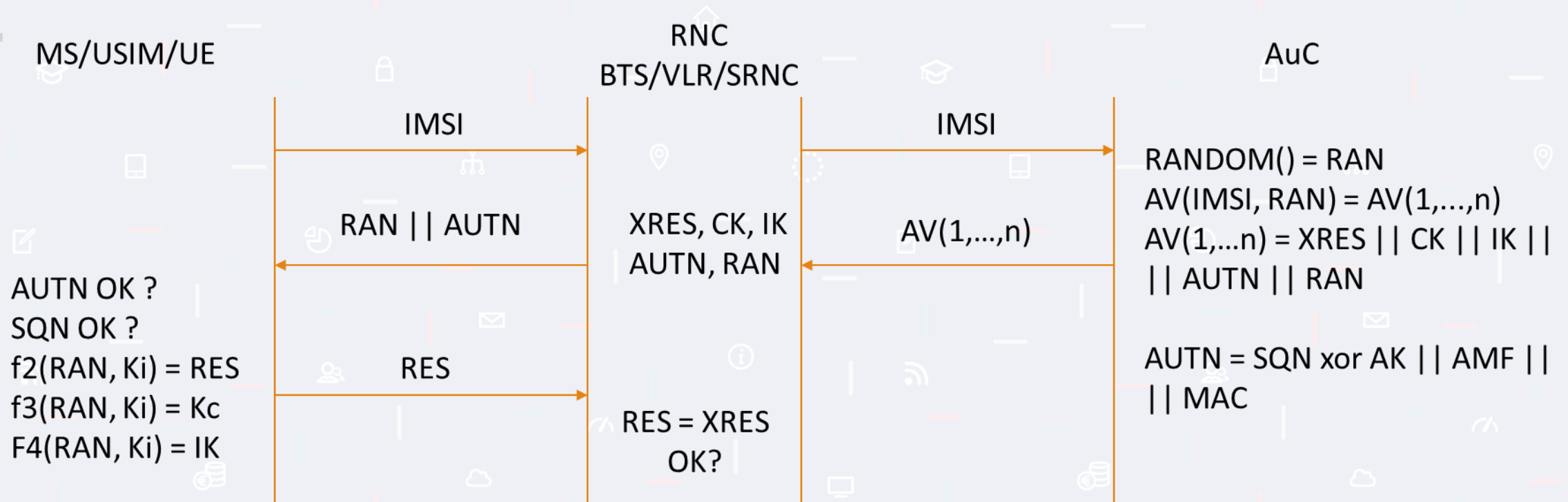
AuC



3G a LTE



3G a LTE



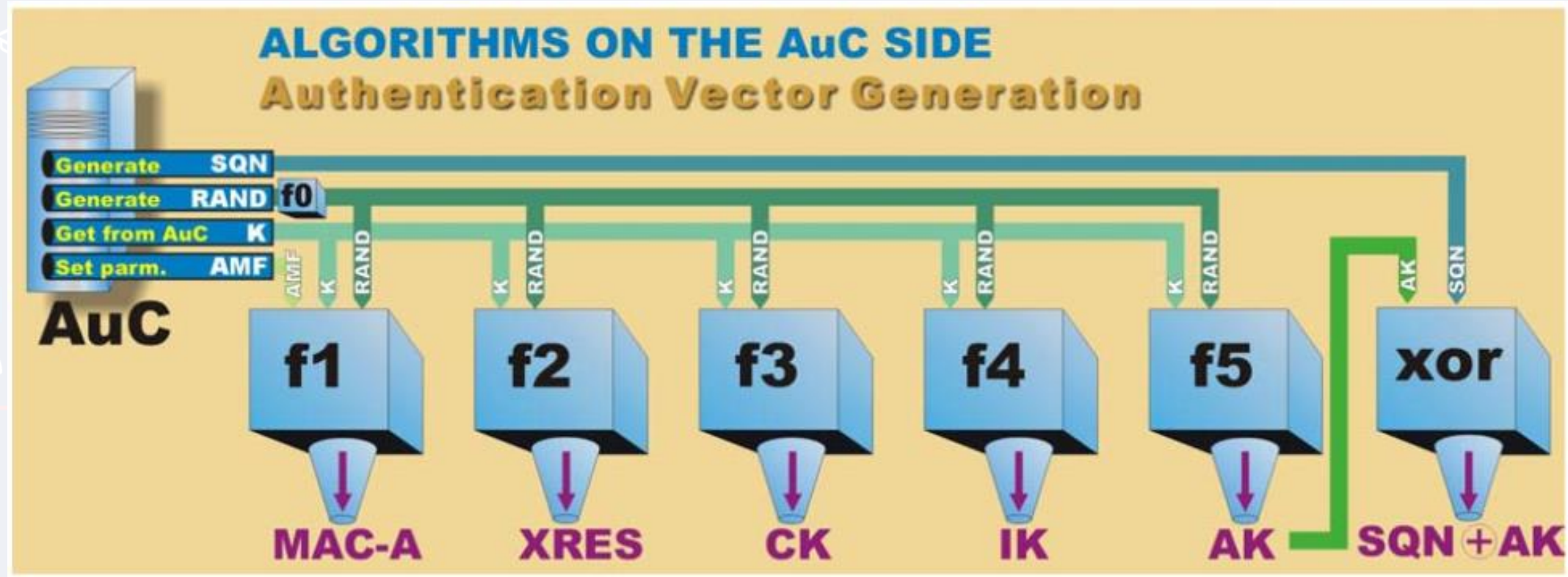
3G a LTE

| Fukncia | Popis | Výstup | Lokácia | Status | Bit |
|---------|--|--------------|-----------|----------------|--------|
| f0 | Náhodné čísla | RAN | AuC | Op. špec. | 128 |
| f1 | Sieťová autentifikácia | (X)MAC-A | USIM, AuC | Op. Špec., (M) | 64 |
| f1* | Sieťová autentifikácia resynch. | (X)MAC-S | USIM, AuC | Op. Špec., (M) | 64 |
| f2 | Užívateľská autentifikácia | RES/XRES | USIM, AuC | Op. Špec., (M) | 32-128 |
| f3 | Derivácia kľúča pre šifru | CK | USIM, AuC | Op. Špec., (M) | 128 |
| f4 | Derivácia kľúča pre integritu | IK | USIM, AuC | Op. Špec., (M) | 128 |
| f5 | Derivácia kľúča pre anonymitu | AK | USIM, AuC | Op. Špec., (M) | 48 |
| f5* | Derivácia kľúča pre anonymitu resynch. | AK | USIM, AuC | Op. Špec., (M) | 48 |
| f8 | Šifrovacia funkcia | ... | MS, RNC | PŠ(K,S,AES) | |
| f9 | Generovanie pečiatky integrity | MAC-I/XMAC-I | MS, RNC | PŠ(K,S,AES) | 32 |
| K | Kľúč na USIM – zdieľaný s AuC | Žiadny | USIM, AuC | | 128 |

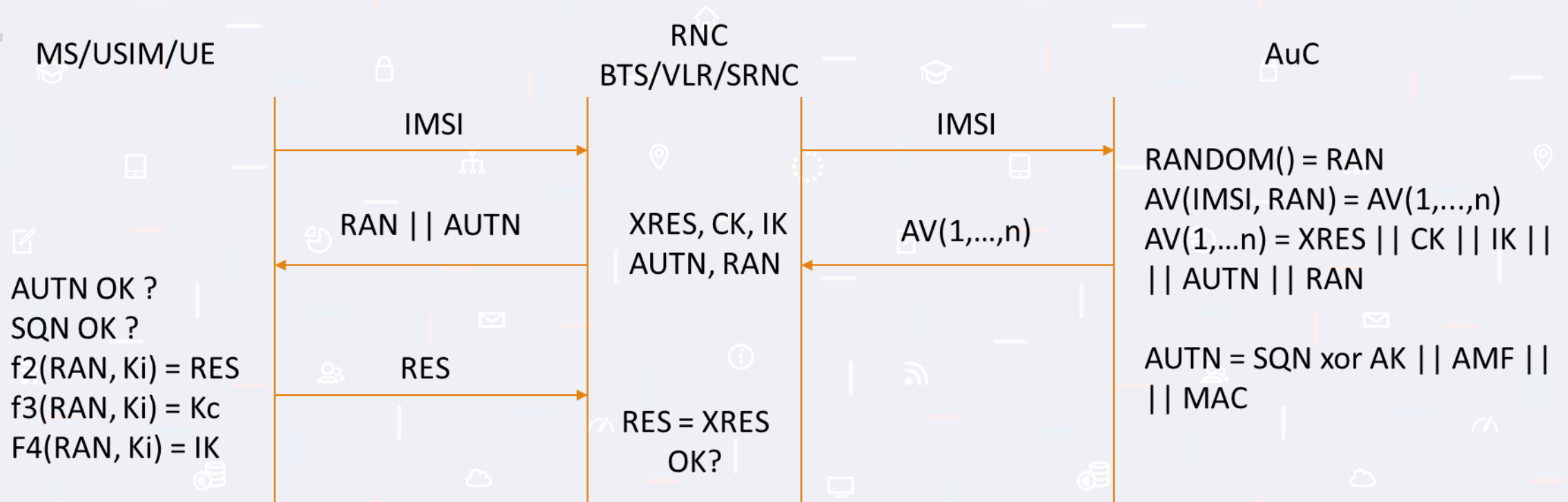
Algoritmy

- GSM:
 - ENC: A5/1 & A5/2
 - COMP128: A3 – 32 bit, A8 – 64 bit
 - Utajované
- 3G:
 - ENC: KASUMI (GEA0, GEA1) -> RNC CHOOSE ENC. -> MS
 - f9: Milenage
- 4G:
 - ENC: Snow 3G || AES 128b.

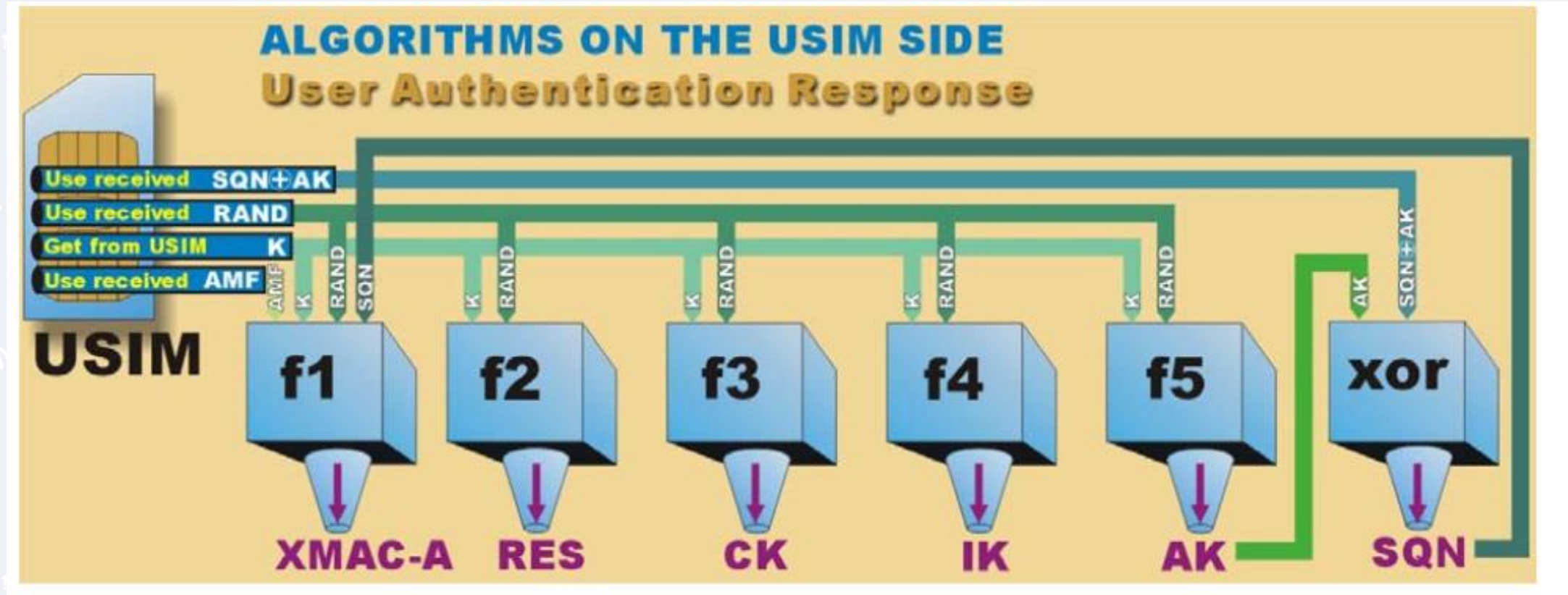
3G a LTE



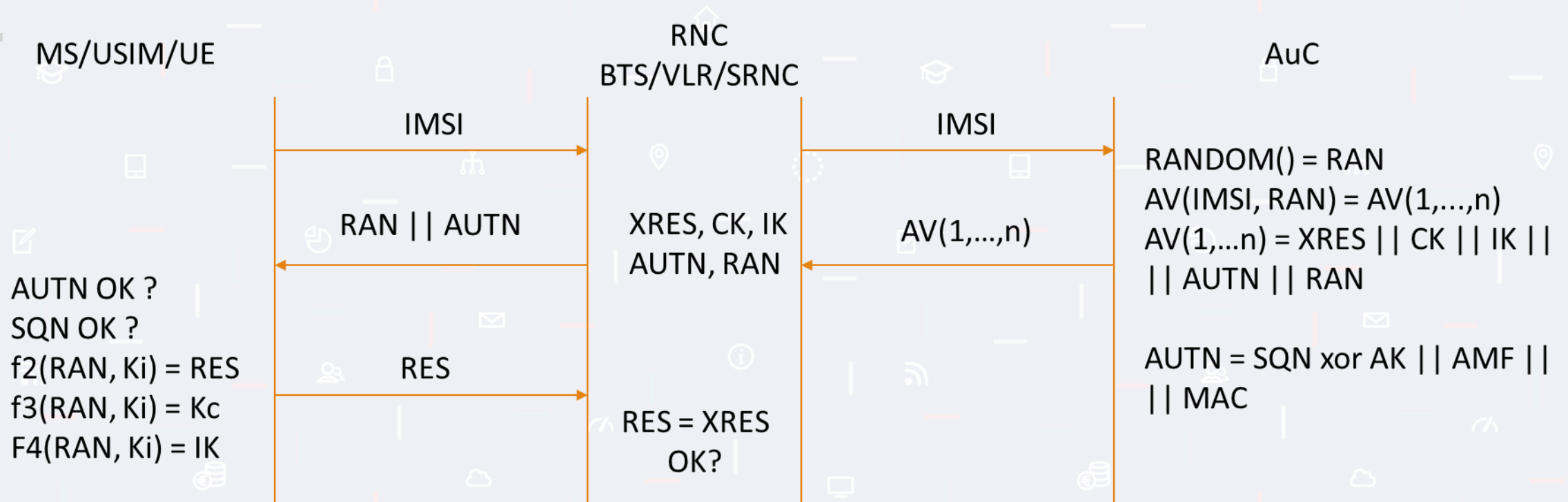
3G a LTE



3G a LTE

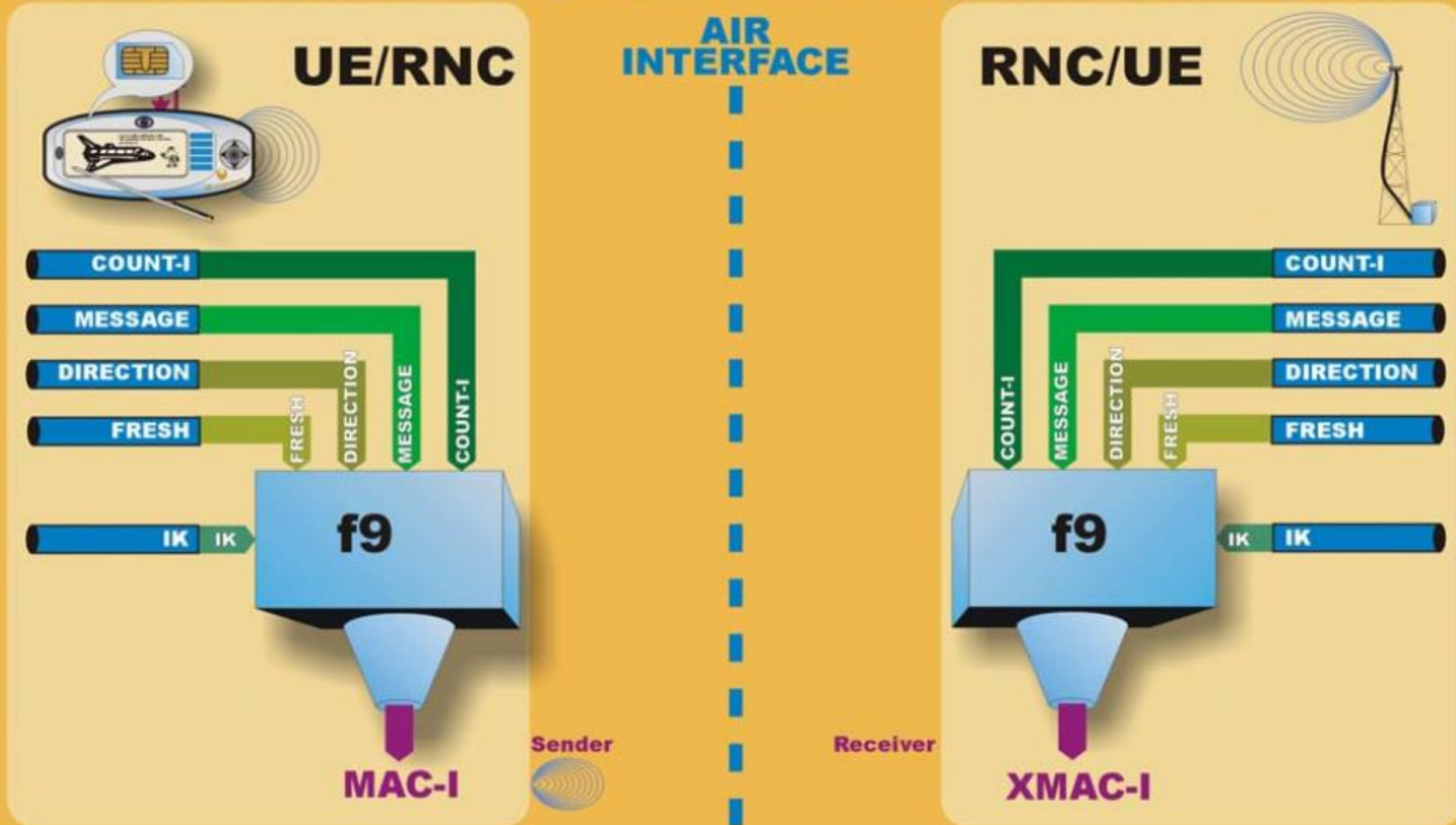


3G a LTE



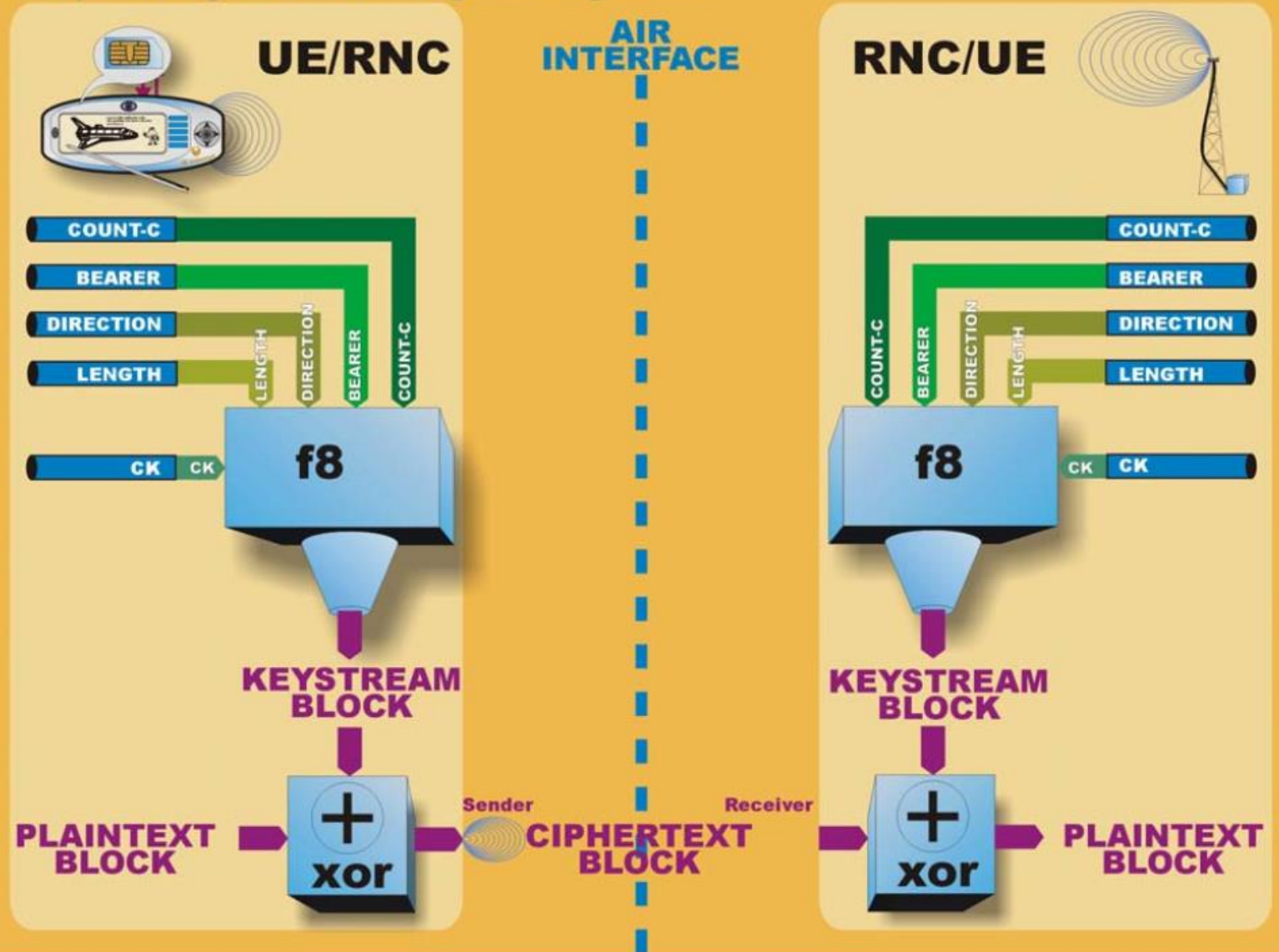
ALGORITHMS USED OVER THE RADIO ACCESS LINK

Authenticate data integrity and data origin of signalling data



ALGORITHMS USED OVER THE RADIO ACCESS LINK

Ciphering user and signalling data

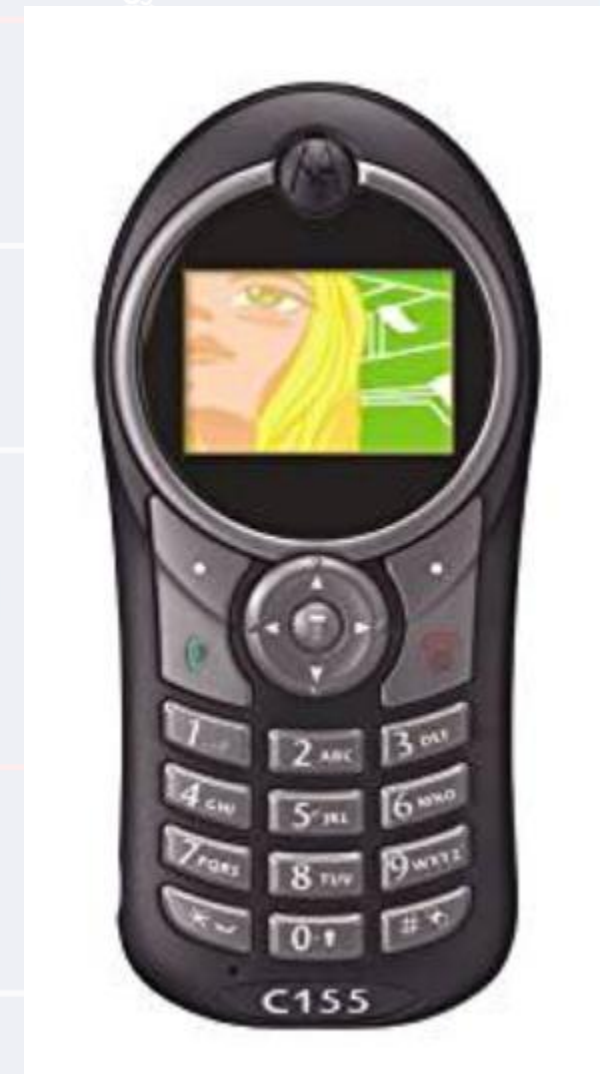


Lamanie A5/1
Rainbow tables
Time memory data tradeoff

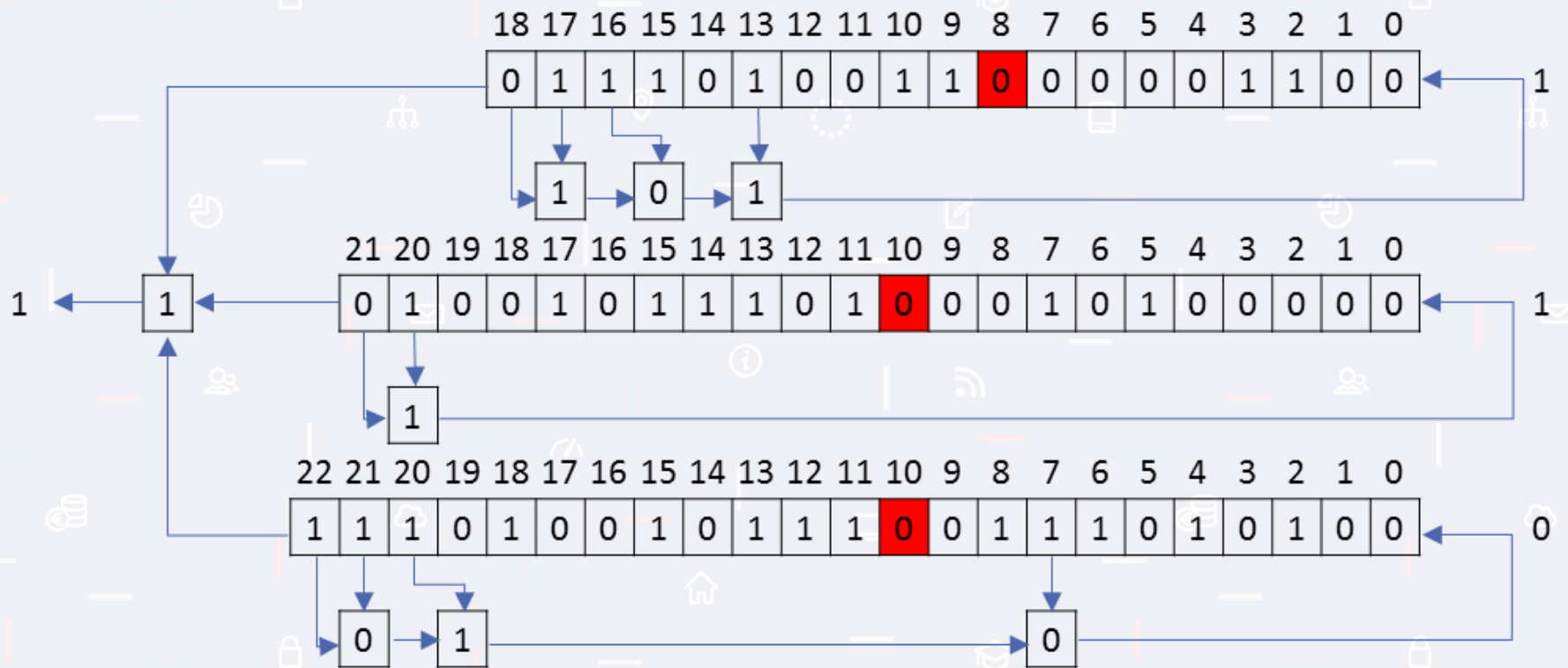


A5/1

- Prúdové šifry
- Kryptoanalýza v reálnom čase
- BTS simulácia
 - Náročná implementácia
 - bb.osmocom.org
 - 5x Motorola C155 15\$ || bladeRF x40 420\$
- RTL-SDR
- Armáda (agáta)



A5/1



A5/1

- 2^{61} - počet možných stavov
- Chris Paget a Karsten Nohl
 - 2 TB predpočítaných dát
 - Zdieľané známou P2P sieťou
 - Pár sekúnd = prelomená A5/1
- Time-memory-data tradeoff
 - S určitou pravdepodobnosťou
 - Rainbow table
- NOP správy
- Detekovanie kľúča

A5/1 Time-Memory-data tradeoff

64b

000...1 → Koncový bod

000...2 → Koncový bod

000...3 → Koncový bod

.

.

.

fff...f → Koncový bod

A5/1 Time-Memory-data tradeoff

2^{64}

64b
000...1 → Koncový bod
000...2 → Koncový bod
000...3 → Koncový bod
.
.
.
fff...f → Koncový bod

A5/1 Time-Memory-data tradeoff

64b

000...1 → A5/1 → A5/1 ... → A5/1 → Koncový bod

000...2 → A5/1 → A5/1 ... → A5/1 → Koncový bod

000...3 → A5/1 → A5/1 ... → A5/1 → Koncový bod

.

.

fff...f → A5/1 → A5/1 ... → A5/1 → Koncový bod

A5/1 Time-Memory-data tradeoff

64b

000...1 → A5/1 → A5/1 ... → A5/1 → ...0000

000...2 → A5/1 → A5/1 ... → A5/1 → ...0000

000...3 → A5/1 → A5/1 ... → A5/1 → ...0000

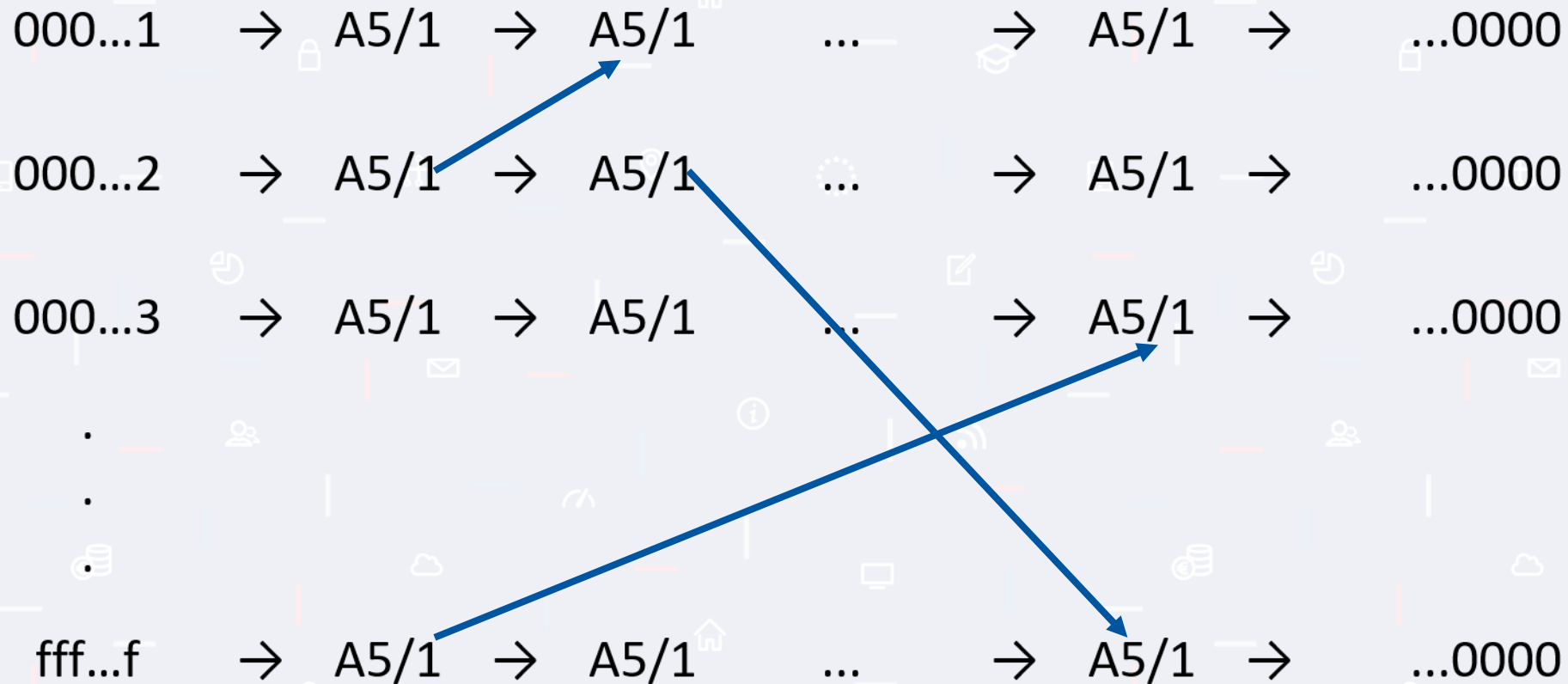
.

.

fff...f → A5/1 → A5/1 ... → A5/1 → ...0000

A5/1 Time-Memory-data tradeoff

64b



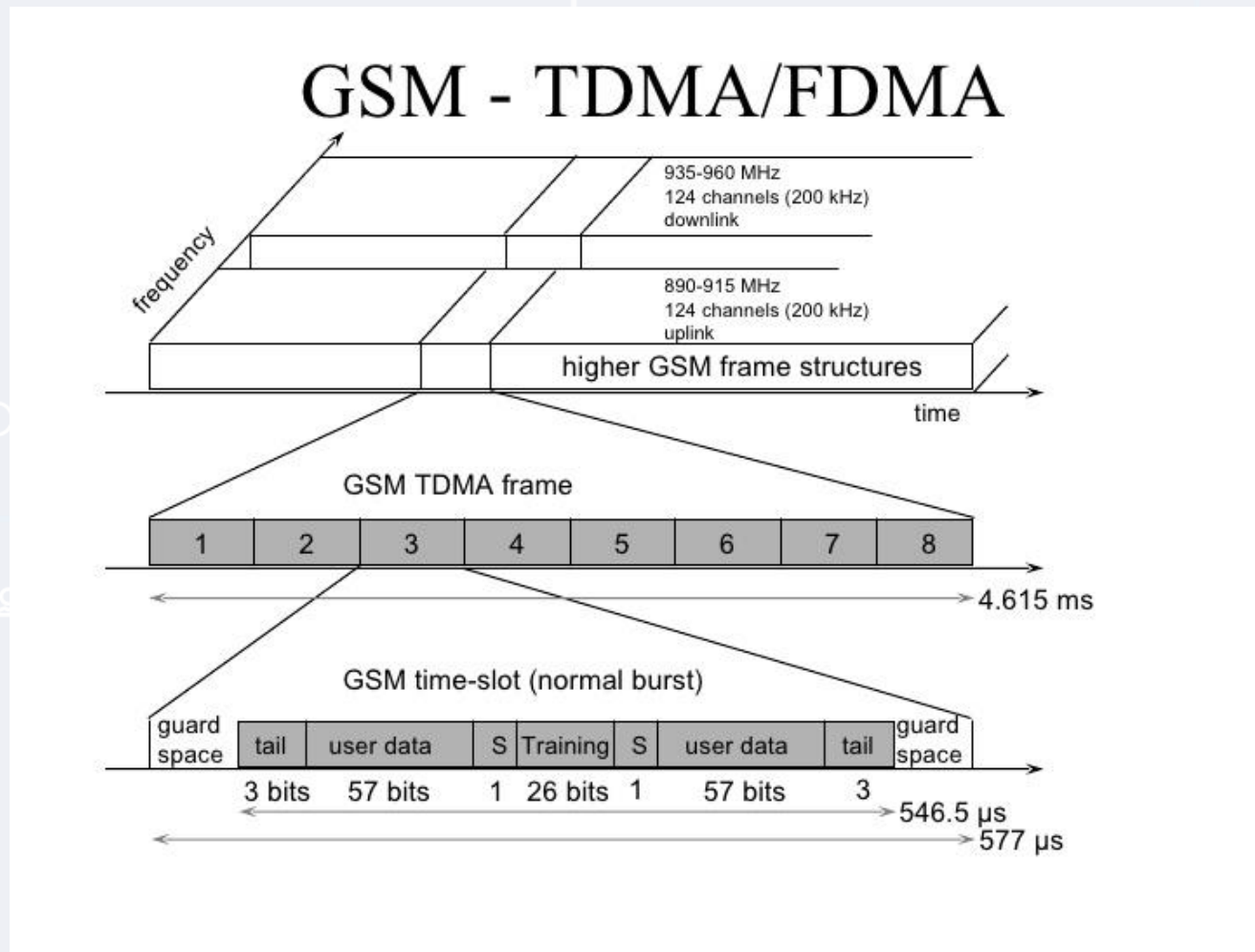
A5/1 Time-Memory-data tradeoff



A5/1

- 2^{61} - počet možných stavov
- Naivná tabuľka: 296 EB (exabajt)
- Zredukovanie vnútorných stavov o 3 bity (efektívny počet bitov): 37 EB
- GSM Frame 4x po 114 bitov – potrebujeme len 64 => 204 rôznych posunov
37/204
- Zavedenie 4096 blokov -> $37/204/4096 = 44$ TB
- Zavedenie 8 farieb = 5,5 TB
- Zredukovanie výšky tabuľky na 2^{34} a použijeme hash
- Zakódovanie endpointu = 1.8T

Frame, burst



Správy nop

- Fixný text
- Nemám ti čo povedať, ale niečo hovorím 😊

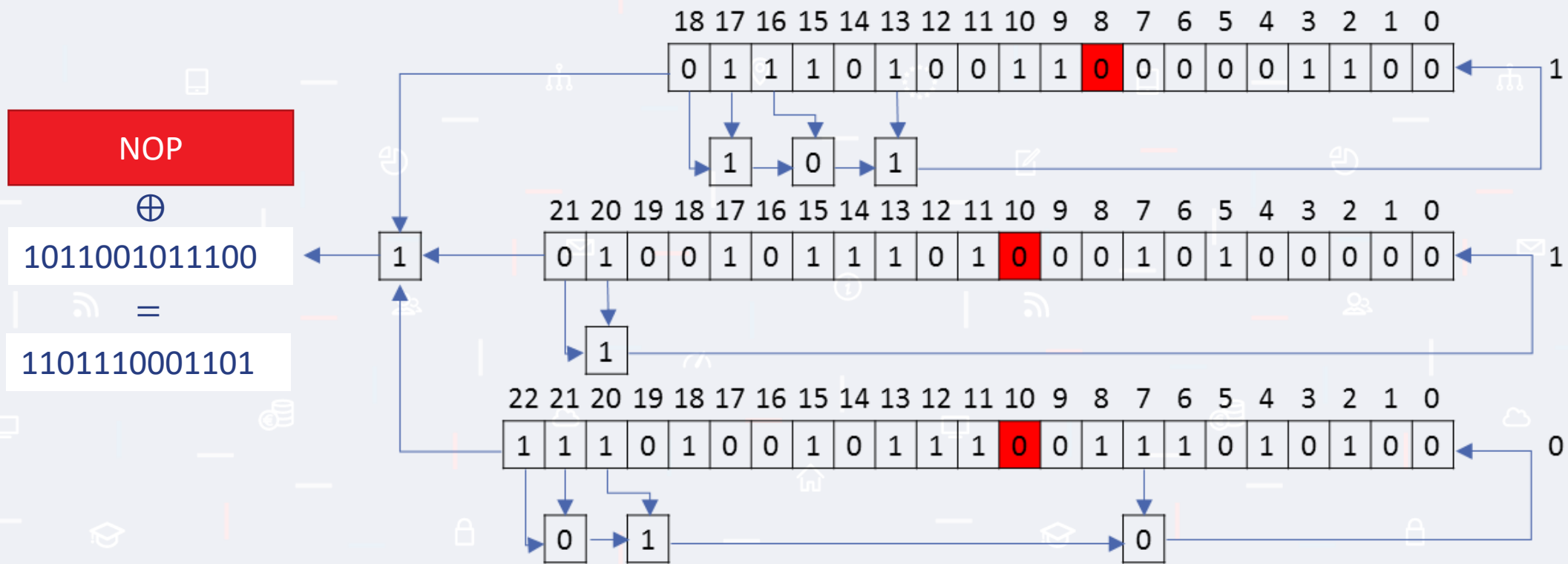
NOP



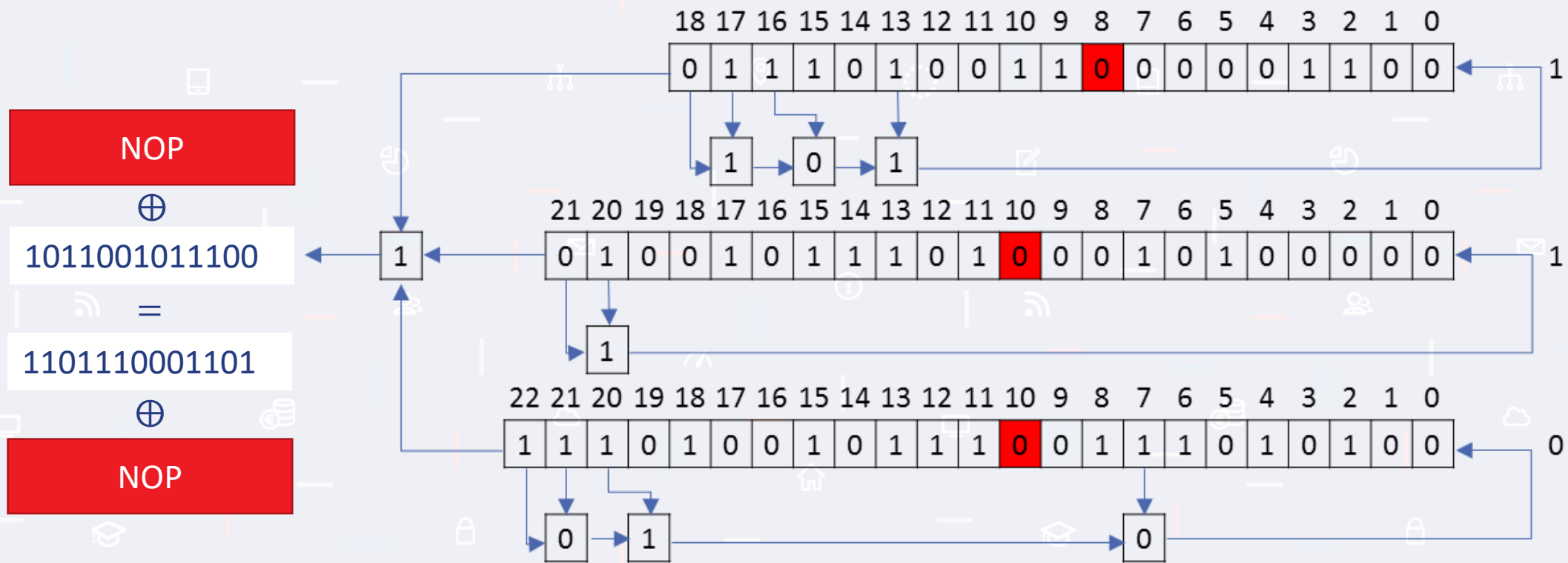
Keystream 1

= BURST (114bitov)

A5/1



A5/1



A5/1

NOP

⊕

1011001011100

=

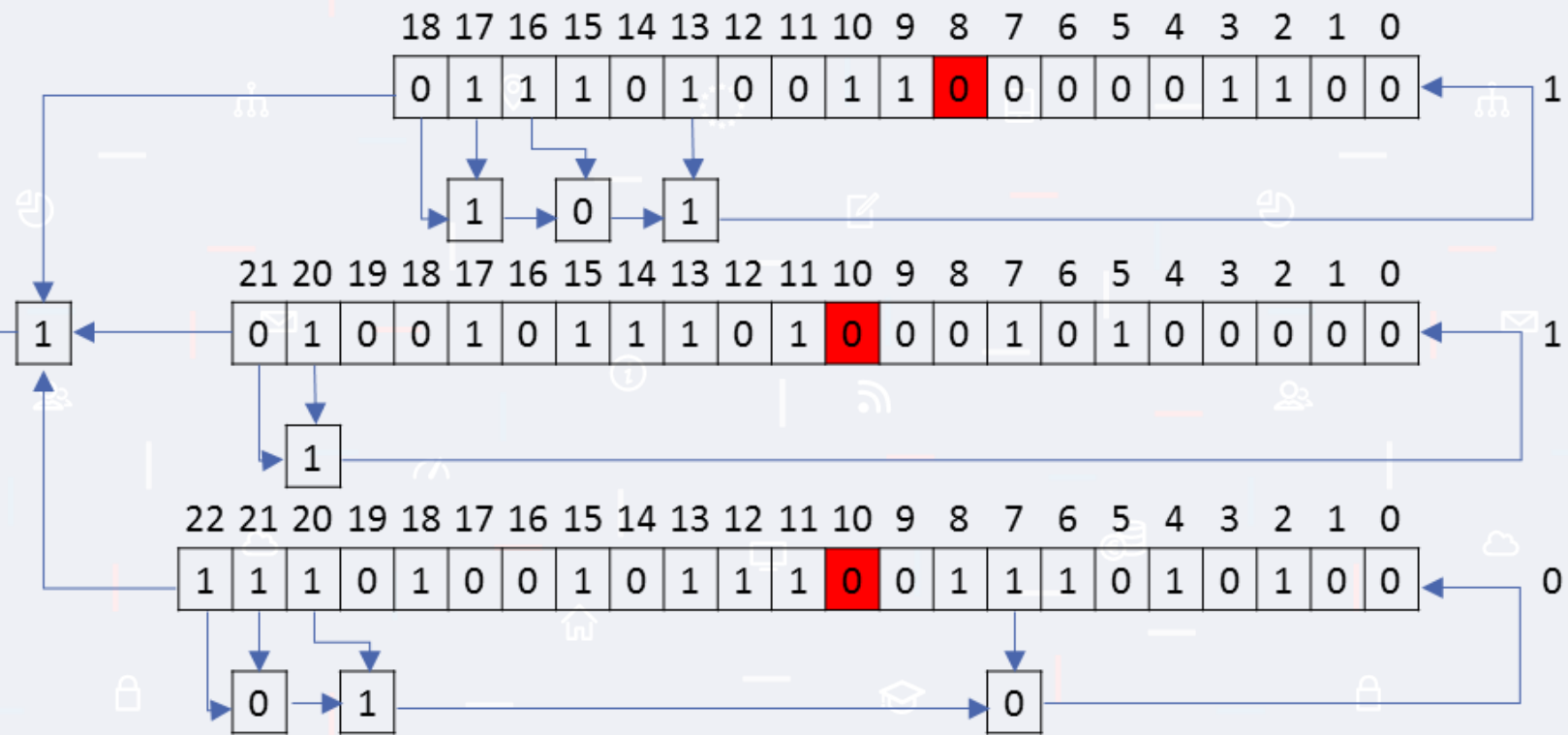
1101110001101

⊕

NOP

=

1011001011100



| XOR operácie | | | |
|--------------|----------|---|---|
| 1 | \oplus | 1 | 0 |
| 1 | \oplus | 0 | 1 |
| 0 | \oplus | 1 | 1 |
| 0 | \oplus | 0 | 0 |

A5/1

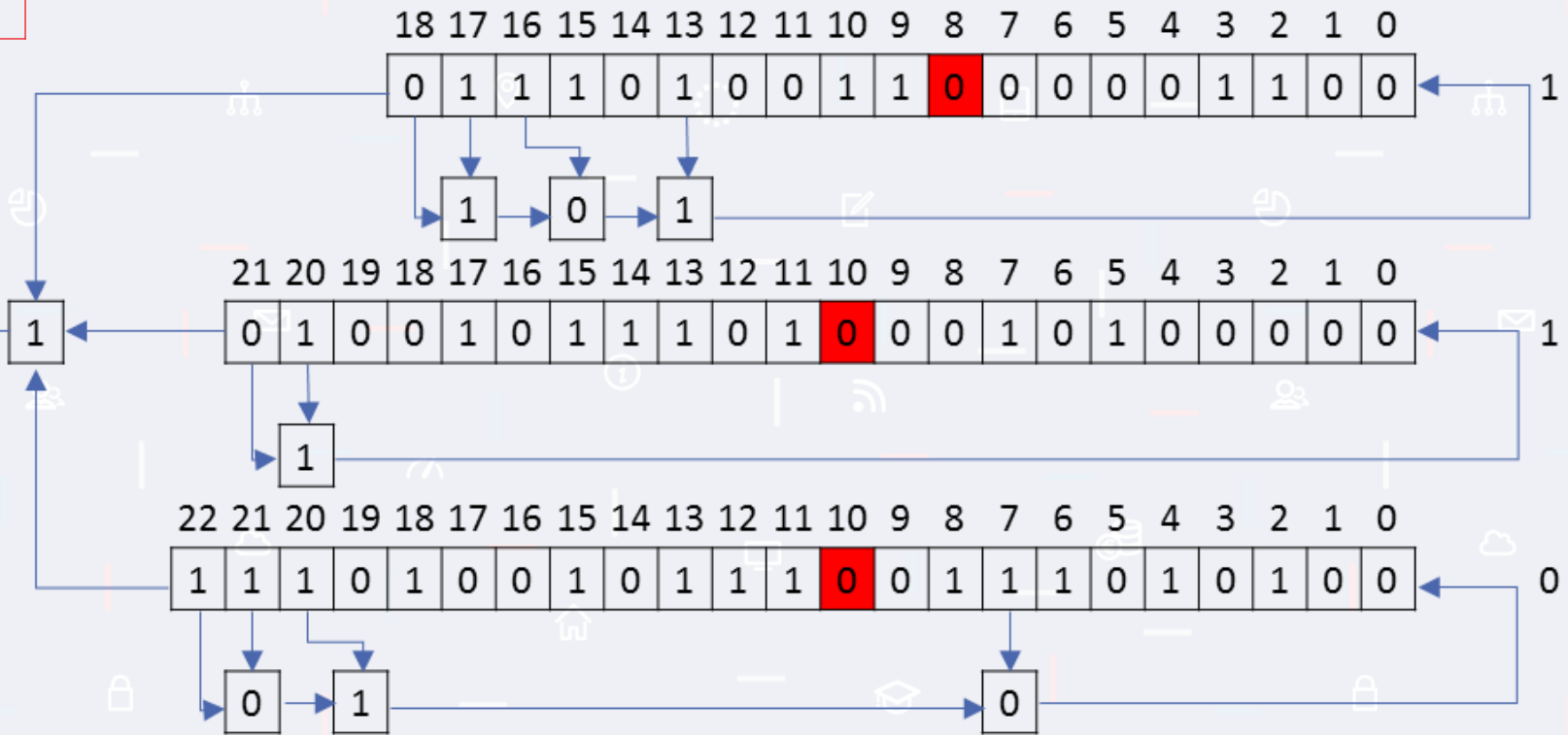
NOP

\oplus
1011001011100

=
1101110001101

\oplus
NOP

=
1011001011100



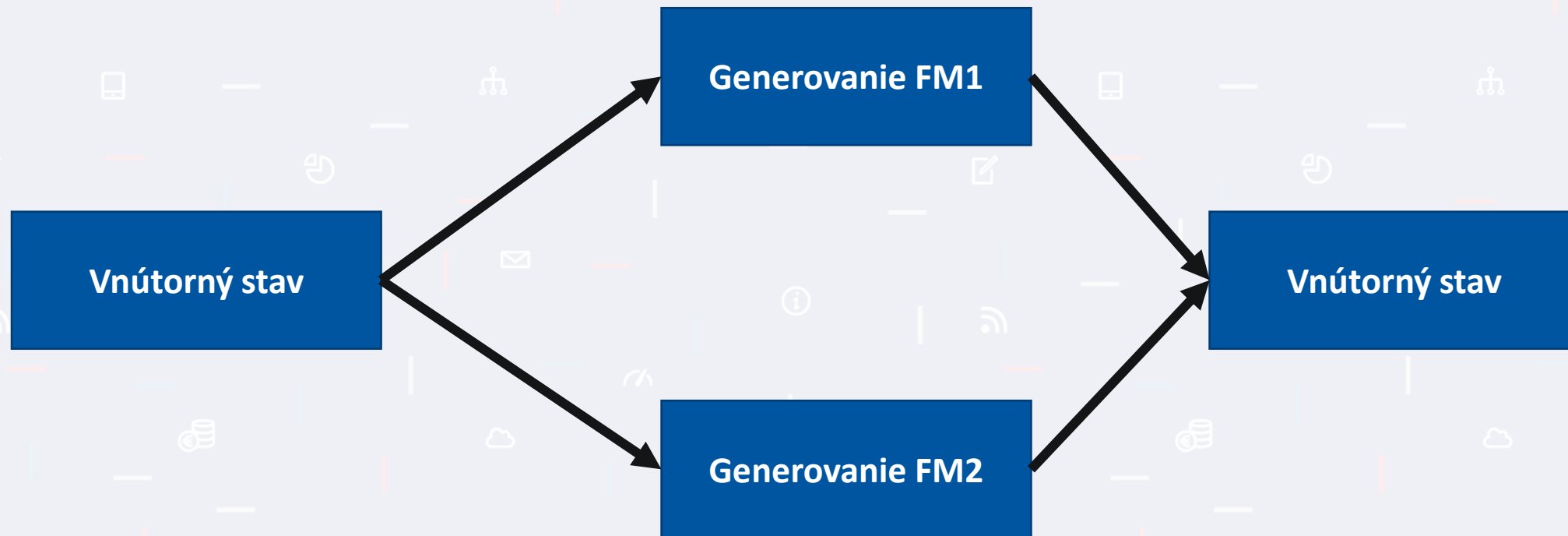
Frame

- Každý frame má svoje číslo
- Číslo je verejné známe
- Každý frame ma niekoľko burstvo
- Každý burst je šifrovaný individuálne

Frame update

- Každý frame má svoje číslo
- Číslo je verejné známe
- Každý frame ma niekoľko burstvo
- Každý burst je šifrovaný individuálne
- NOP ma nahodný padding
 - rainbow tabuľky na základe frame number

Dešifrovanie na základe Frame number



Ďalšie možnosti

- Snoopsnitch
- SS7 protokol
- IMSI catcher
- Falošná BTS
- Falošný operátor
- ...

Zdroje

- https://brage.bibsys.no/xmlui/bitstream/handle/11250/137418/master_ikt_2001_dohmen.pdf?sequence=1
- http://www.netlab.tkk.fi/opetus/s38153/k2003/Lectures/g42UMTS_security.pdf

Pre 4G (LTE):

- <http://www.ijritcc.org/download/1430372773.pdf>

Klonovanie (U)SIM kariet:

- <https://www.blackhat.com/docs/us-15/materials/us-15-Yu-Cloning-3G-4G-SIM-Cards-With-A-PC-And-An-Oscilloscope-Lessons-Learned-In-Physical-Security.pdf>

**Ďakujem
za pozornosť**

